Searching PAJ Page 1 of 1

PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number: 11-340936 (43)Date of publication of application: 10.12.1999

(51)Int.Cl. H04J 3/00 H04N 7/08

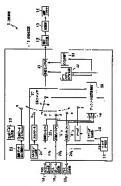
HOAN 7/0: HOAN 7/0: HOAN 7/0: HOAN 7/2:

(21)Application number : 10-148137 (71)Applicant : SONY CORP (22)Date of filing : 28.05.1998 (72)Inventor : SHIGMOTO SHOJI KUKUMIYA MAMORU

(54) METHOD AND DEVICE FOR MULTIPLEXING DATA (57) Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To facilitate synchronism management by reducing buffer capacity and multiplex delay by selecting a storage part having the maximum occupancy amount, outputting multiplexed data by switching encoded stream data, and generating a multiplexed stream. SOLUTION: A channel selection control part 30 retrieves respective buffer occupancy amounts in order and selects the buffer having the maximum occupancy amount and storing data required for multiplexing. A TP header is generated from a TP header generating part 23. A NULL packet is generated from a NULL packet generating part 24. Corresponding to the state of the multiplex buffer and the multiplex request of a control data output control part 25. the channel selection control part 30 controls a switch 28 and selects data to be multiplexed. The multiplexed data are inputted to a multiplex register 31. Based on the analyzed result from the channel selection control part 30 and header

analytic part 22, a reproduction output time managing information (PTS)/ decoding time managing information



(DTS) exchange part 32 rewrites the PTS/ DTS in the multiplex register 31.

(19) 日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開發号

特開平11-340936

(43)公開日 平成11年(1989)12月10日

(51) Int.CL		徽別記号	PΙ			_
H04J	3/00		H04J	3/00	M	
H04N	7/08		H04N	7/08	Z	
	7/081			7/13	Z	
	7/24					

審査請求 未請求 請求項の数22 OL (全 13 頁)

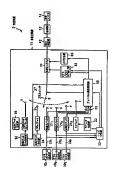
(21)出顧番号	特顧平10-148137	(71)出順人	000002185		
			ソニー株式会社		
(22)出版日	平成10年(1998) 5月28日		東京都品川区北品川6丁目7番35号		
		(72) 觉明者	拖本 将司		
			東京都県川区北高川6丁目7番35号 ソ		
			一株式会社内		
		(72)発明者	久4宮 守		
			東京都品州区北品州6丁目7番35号 ソン 一株式会社内		
		(74)代理人	弁聯士 小池 晃 (外2名)		

(54) [発明の名称] データ多葉化方法及び装置

(57)【要約】

【課題】 従来の多重化装置が適用していたチャンネル 選択方法では、多重化装置に容置の大きいパツファを用 意する必要があり、そのため多重化装置のコストが上が るという問題を有している。また、ビットストリームの 多重化遅延が増大し、同期管理を保つことが困難にな

【解決手段】 チャンネル選択制御部30は、多重化バ コファ21,, 21,及び21,のチャンネルを選択する 際には、制御線29によって得られた各バッファ占有量 を顕縁に検索し、最大の占有量を持ち、かつ多重化必要 分のデータがたまっているバッファを選択する。



特開平11-340936

【特許請求の範囲】

1 【請求項1】 複数 n 個の符号化ストリームデータを多 重化するデータ多重化方法において、

上記複数の個の符号化ストリームデータを一時的に記録 する複数n個の記述部のデータ占有量を検索し、少なく とも最大占有量を持つ記憶部を選択して、この記憶部か ちの符号化ストリームデータを切り替えて多重化データ を出力し、その多重化データを用いて多重化ストリーム を生成することを特徴とするデータ多重化方法。

ときに、アライメント処理によって次に出力されるデー タ重が通常の量より少ないと分かっているときには、次 に出力されるデータ量を通常出力されるデータ量に換算 しなおして上記最大占有量を求めることを特徴とする請 求項1記載のデータ多重化方法。

【請求項3】 上記複数n個の記缝部からの符号化スト リームデータの他に、上記符号化ストリームデータが構 成するプログラムに関する制御データや、上記ビットス トリームの隙間を埋めるデータ、さらにはパケット化し たデータのヘッダデータを、選択して切り替え出力する 20 を出力した影懐部の次の記憶部を選択することを特徴と ことを特徴とする請求項1記載のデータ多重化方法。

【請求項4】 バイト単位で正規化したデータ占得益の 最大値により、上記記憶部を選択することを特徴とする 請求項1記載のデータ多重化方法。

【請求項5】 多重必要量のデータが蓄積され、かつ最 大占有量を持つ記憶部を選択することを特徴とする請求 項4記載のデータ多重化方法。

【請求項6】 最大占有量を持つ記憶部に多重必要量の データが蓄積されていないときにはダミーデータを挟み 込ませて多重化単位のデータ量にするととを特徴とする 30 上記複数 p. 個の符号化ストリームデータを一時的に記憶 請求項4記載のデータ多重化方法。

【請求項7】 複数の記憶部が同じ最大占有量を持って いたときには、ラウンドロビン方式により記憶部を選択 することを特徴とする請求項4記載のデータ多重化方 往.

【請求項8】 多重化データ長単位で正規化したデータ 占有量の最大値により、上記記憶部を選択することを特 激とする請求項1記載のデータ多重化方法。

【請求項9】 多重必要量のデータが整請され、かつ最 大占有量を持つ記憶部を選択することを特徴とする請求 40 産。 項8記載のデータ多重化方法。

【請求項10】 最大占有量を持つ記憶部に多重必要置 のデータが蓄積されていないときにはダミーデータを挟 み込ませて多重化単位のデータ置にすることを特徴とす る請求項8記載のデータ多重化方法。

【請求項11】 複数の記憶部が同じ最大占有量を持っ ていたときには ラウンドロビン方式により記憶部を選 択することを特徴とする講求項8記載のデータ多重化方 法。

【醴水項12】 復数 11個の符号化ストリームデータを 50 号化ストリームデータが構成するプログラムに関する制

多重化するデータ多重化方法において、

上記複数n個の符号化ストリームデータを一時的に記憶 する複数n個の記憶部のデータ占有量を検索し、少なく とも最大占有量を持つ記憶部を選択するときに複数の記 (後部が同じ最大占有量を持っているときには、ラウンド ロビン方式により記憶部を選択することを特徴とするデ ータ多章化方法。

【請求項13】 上記最大占有量を持つ記憶部を選択す るときに、アライメント処理によって次に出力されるデ 【請求項2】 上記最大占有量を持つ記憶部を遂択する 19 ータ墨が通常の墨より少ないと分かっているときには、 次に出力されるデータ量を過滤出力されるデータ業に終 算しなおして上記最大占有量を求めることを特徴とする 請求項12記載のデータ多重化方法。

> 【請求項14】 複数n個の符号化ストリームデータを 多重化するデータ多重化方法において、

> 上記複数n個の符号化ストリームデータを一時的に記憶 する複数n個の記憶部のデータ占有量を検索して少なく とも最大占有量を持つ記憶部を選択するときに、複数の 記憶部が同じ最大占有量を持っているときには、データ するデータ多重化方法。

> 【鷗求項15】 上記最大占有量を持つ記憶部を選択す るときに、アライメント処理によって次に出力されるデ ータ量が通常の量より少ないと分かっているときには、 次に出力されるデータ量を適常出力されるデータ量に終 算しなおして上記最大占有量を求めることを特徴とする 請求項14記載のデータ多重化方法。

> 【鵬求項16】 複数個の符号化ストリームデータを多 重化するデータ多重化装置において、

する複数n個の記憶手段と、

上記楼数n個の記憶手段のデータ占有量を検索し、少な くとも最大占有量を持つ記憶手段を選択する選択副御手 段と.

上記海択制御手段により制御され、滞初された記憶手段 からの符号化ストリームデータを切り替え出力する切り 替え手段と.

上記切り替え手段からの切り替え出方を多重化するため の出力手段とを構えることを特徴とするデータ多重化装

【請求項17】 上記選択制御手段は、上記最大占有量 を持つ記憶部を選択するときに、アライメント処理によ って次に出力されるデータ重が通常の重より少ないと分 かっているときには、次に出力されるデータ量を過常出 力されるデータ量に鉄算しなおして上記最大占有量を求 めることを特徴とする請求項16記載のデータ多重化装 层.

【請求項18】 上記切り替え手段は、上記複数 1個の 記憶手段からの符号化ストリームデータの他に、上記符

http://www4.ipdl.inpit.go.jp/tjcontenttrns.ipdl?N0000=21&N0400=image/gif&N0401=/NS...

特期平11-340936

御データや、上記ピットストリームの隙間を埋めるデー タ、さらにはパケット化したデータのヘッダデータを、 上記選択制御手段の制御により切り替え出力することを 特徴とする請求項16記載のデータ多重化装置。 【請求項19】 複数個の符号化ストリームデータを多

重化するデータ多重化装置において、 上記複数1個の符号化ストリームデータを一時的に記録

する複数n個の記憶手段と、 上記憶数n個の記憶手段のデータ占有量を検索し、少な

殴と 上記選択制御手段により制御され、選択された記憶手段

からの符号化ストリームデータを切り替え出力する切り 替え手段と、

上記切り替え手段からの切り替え出力を多重化するため の出力手段とを有し、

上記選択制御手段は上記複数1個の記憶手段が同じ最大 占有量を持っているときには、ラウンドロビン方式によ り記憶手段を選択することを特徴とするデータ多重化装 僼.

【鵬水項20】 上記選択制御手段は、上記最大占有量 を持つ記述部を選択するときに、アライメント処理によ って次に出力されるデータ量が通常の量より少ないと分 かっているときには、次に出力されるデータ置を通常出 力されるデータ量に換算しなおして上記最大占有量を求 めることを特徴とする請求項19記載のデータ多重化装

【鼬求項21】 複数個の符号化ストリームデータを多 重化するデータ多重化装置において、

上記接数n個の符号化ストリームデータを一時的に記憶 30 ストリーム(Transport Stream;以下TSと記す)とし する複数n個の記録手段と

上記複数n個の記憶手段のデータ占有量を検索し、少な くとも最大占有量を持つ記憶手段を選択する選択制御手

上記選択制御手段により制御され、選択された記憶手段 からの符号化ストリームデータを切り替え出力する切り 替え手段と

上記切り替え手段からの切り替え出力を多重化するため の出力手段とを育し、

上記選択制御手段は上記複数n個の記憶手段が同じ最大 40 ダが生成される。 占有量を持っているときには、データを出力した記途手 段の次の記憶手段を選択することを特徴とするデータ多 重化装置。

【請求項22】 上記選択制御手段は、上記最大占有量 を持つ記憶部を選択するときに、アライメント処理によ って次に出力されるデータ重が通常の重より少ないと分 かっているときには、次に出力されるデータ音を過度出 力されるデータ量に換算しなおして上記最大占有量を求 めることを特徴とする請求項21記載のデータ多重化態 匮.

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、複数プログラムの 画像音声符号化データをバケット化し、さらに単一ビッ トストリームに多重化する多重化装置及び方法に関す 5,

[0002]

【従来技術】近年、送信側にてMPEG(Moving Pictu re Expert Group) 2等による情報圧縮技術および多番 くとも最大占有量を持つ記憶手段を選択する選択制御手 10 化技術を用いて画像音声情報に対して符号化多重化を行 ない。腹られた伝送帯域の下で複数プログラムの高品位 の画像音声データを1本のビットストリームにし、通信 衛星を介して伝送し、受信側においてこのビットストリ ームを受信し、分離、復号するディジタル衛生放送シス テムが普及してきた。

> 【0003】上記送信酬では、上記MPEG2等の符号 化により上記画像音声情報を符号化し、多重化によりそ れらディジタル符号化データを多重化してビットストリ 一ムを形成した後、誤り訂正処理、変調処理を施して送 20 億アンテナにより通信衛星に向かって伝送する。

【0004】図13には、送信側(送信装置100)で 使われる多重化鉄罐104の構成を示す。この多重化装 置104は、前段のパケッタイズド・エレメンタリー・ ストリーム (Packetized Elementary Stream, 以下PE Sストリーム記す) 生成部101., 101.及び101 aにより生成されたPESストリームを、188バイト という比較的短い伝送単位でトランスポートパケット (Transport Packet:以下TPと起す)として分解し、 複数のTPを時分割多重化してつなげ、トランスポート

て出力する。 【0005】この多重化鉄廠104は、伝送路11 110,及び110,かち入力されたPESを多面 化パッファ 1 1 1 1 1 1 1 2 2 2 1 1 1 1 で一旦バッフ

ャリングする. 【0006】伝送路110, 110,及び110,を通 るPESデータのヘッダはヘッダ分析部112により常 に解析され、その解析結果はTPへッタ生成部113に 送られる。そしてTPヘッダ生成部113よりTPヘッ

【0007】また、ヌル (NULL) パケット生成部1】4 より、NULLパケットが生成される。また、副御デー タ (Service Information:以下Siと記す)の多重制 御を行う制御データ出力制御部115により、SIバケ ットを制御データ生成部116から読み出す。そして、 制御データ出力制御部115があらかじめ決められたS 1の多重問題に基づいてチャンネル選択制御部120に 制御線117を使ってSIの多重化要求をする。多重化 バッファ 1 1 1., 1 1 1.及び 1 1 1,の状態を制御線 50 119を通してチャンネル選択制御部120で常に監視

特開平11-340936

(4)

し、また制御データ出力副御部115からの要求をチャ ンネル選択制御部120で待っている。多重化バッファ 111, 111,及び111,の状態と制御データ出力 制御郎115の多重化要求によってチャンネル選択制御 部120はスイッチ118を制御し、多重するデータを 選択する。多重されたデータは多重化レジスタ121に 入る。そして、チャンネル遊択制御部120及びヘッダ 分折部112からの解析結果によって、PTS/DTS すげ替え部122が、多重化レジスタ121内のデータ に書かれているPTS/DTSを書き換える。また、チ 16 ・ンネル資根副御部120からの信号を基に連続カウン タ (Continuous Counter: 以下CCと記す) 付加部12 3にて、多重化レジスタ121内のデータにCCを付加 する。PTS/DTSをすげ替え、CCを付加されたデ ータは、伝送路を通り一定のビットレートで出力され る。そして、出力データは、多重化装置104に接続さ れた誤り訂正部105で誤り訂正処理が施され、変調部 196で変調され、送信アンテナ197から運信衛星に 向かって伝送される。

【0008】しかしながら上記チャンネル選択制御部1 20 20で行われるチャンネル選択方法では、多重化バッフ ァの必要となる容量が多くなってしまう。そのため、容 香の大きいバッファを用金したければならないという間 題があり、多重化装置を構成した場合にコストが上がる という問題がある。また、ビットストリームの多重化遅 延が増大し、同期管理を保つことが困難になる。

[00001

【発明が解決しようとする課題】以上のように従来のチ ャンネル選択方法では、多重化装置に容置の大きいバウ トが上がるという問題を有している。また、ビットスト リームの多重化遅延が増大し、同期管理を保つことが困 難になる。

【0010】本発明は、上記実情に鑑みてなされたもの であり、搭載されるバッファの必要容量を採らしコスト を削減し、かつ、そして多重化遅延を減ちし同期管理を 容易にする多重化装置及び方法の提供を目的としてい る.

[0011]

【課題を解決するための手段】本発明は、上記課題を解 40 決するために、複数 9 個の符号化ストリームデータを-時的に記憶する複数n個の記憶部のデータ占有量を検条 し、少なくとも最大占有量を持つ記憶部を選択して、こ の記憶部からの符号化ストリームデータを切り替えて多 重化データを出力し、その多重化データを用いて多重化 ストリームを生成する。

【0012】また、本発明は、上記課題を解決するため に、複数n個の符号化ストリームデータを一時的に記憶 する複数n個の記憶部のデータ占有量を検索し、少なく

鎌部が同じ最大占有量を持っているときには、ラウンド ロビン方式により記憶部を選択する。

【9913】また、本発明は、上記課題を解決するため に、複数10個の符号化ストリームデータを一時的に記憶 する複数の個の記憶部のデータ占有量を検索し、 少なく とも最大占有量を持つ配修部を選択するときに複数の記 **継部が同じ最大占有量を持っているときには、ラウンド** ロビン方式により記憶部を選択する。

【0014】とのように本発明では、多重化装置におけ る多重化パツファの必要容量を抑えられ、多重化装置を 楼成する場合にコストを抑えられる。

[0015]

【発明の実施の形態】以下、本発明に係るデータ多重化 方法及び慈麗の実施の影態について説明する。との実施 の形態は、図1に示すディジタル衛星放送システム1の 送信装置2側に設けた多重化装置11である。

【0016】先ず、ディジタル衛星放送システム1の概 昭祥成を説明する。このディジタル衛星放送システム1 は、遊信装置2と受信装置4とからなり、送信装置2よ り人工衛星3に向けて送信された送信信号を、受信装置 4 で受け取り、再生可能な映像音声信号とする。

【9917】送信装置2は、MPEG (Moving Picture Expert Group) 2等による情報圧縮技術を用いて画像 音声情報に対して符号化処理を施し、パケッタイズド・ エレメンタリー・ストリーム (Packetized Elementary Stream、以下PESストリーム記す)を生成するn個の PESストリーム生成部10, 10, · · · 10。と n個のPESストリームを188バイトという比較的短 い伝送単位でトランスポートパケットとして分解し、と フアを用意する必要があり、そのため多重化装置のコス 30 れら複数のトランスポートパケットを時分割多重化して つなげ、トランスポートストリーム(Transport Strea

> m: 以下TSと記す) として出力する多重化装置11 と、この多章化装置11からのTSに伝送時に発生する ノイズが重畳されても受信側で正しいコードに訂正でき るように、あらかじめ誤り訂正のための符号化を縮す誤 り訂正部12と、この誤り訂正部12からの出力コード に例えばQPSKなどによりディジタル変調処理を施す 変調部13と、送信アンテナ14とを有して成る。 【0018】PESストリーム生成部10,, 10,...

> ·10。からの複数の出力コード (PESストリーム) は、多重化装置 1 1 に入力され、TPにパケット化され た上で多重され、TSとして出力される。このTSに対 し、誤り訂正郎12では、伝送時に発生するノイズが重 畳されても受信側で正しいコードに訂正できるように、 あらかじめ誤り訂正のための符号化を縮す。誤り訂正部 12の無力コードは変調部13でQPSKなどによりデ ィジタル変調され出力され、送信アンテナ14より人工 衛星3に向け送信される。

【0019】次に受信装置4側について振要を説明す とも最大占有量を缔つ記憶部を選択するときに複数の記 50 る。人工衡量3より発せられたRF信号は受信アンテナ

16にて受信され、LNB (LowNorse Block Converte r) 15により、1F信号へと中間回波数への周波数変 換が縮され、いわゆるセットトップボックスと呼ばれて いる統合受信復号装置(Integrated Receiver Decode r:以下IRDと記す) 17へ入力される。IRD17 では、「F信号を入力し、復調や映像音声コードの新堃 のプログラムへの分離、デコード信号処理を行って、T V受保機18で再生可能な映像音声信号を出力する。 【0020】以上に機略を説明したディジタル衛星放送 システム1において、本発明の実施の形態となる多重化 10 ちPESストリームとして生成するPESストリーム生 装置11は、n個のPESストリームを188バイトと いう比較的短い伝送単位でトランスポートパケットとし て分解し、これら複数のトランスポートパケットを時分 割多重化してつなげ、トランスポートストリーム(Trans port Stream: 以下TSと思す) として出力する。 【0021】先ず、多重化鉄置11の第1の実施例につ いて説明する。この第1の実施例は、図2に示すよう に、PESストリーム生成部10,, 10,, 10,から の3つの出力コード (PESストリーム) を伝送路20 ., 20:, 20:を介して受け取り、一時的に配送する 20 す)としてパケット化されてから多重されるタイミング FIFO形式のバッファである多重化バッファ21。 21,及び21,と、受信側でプログラムを選択したりデ コードしたりするために必要な情報等をTP化しておく 制御データ生成部26と、この制御データ生成部26か ら制砂データを読み出す制砂データ出力制御部25と、 ビットストリームのすきまを組めるコードとしてのTP を生成するヌルバケット生成部2.4 と、3本のPESス トリームのヘッダを分析するヘッダ分析部22と、3本 のPESストリームから抜き出したデータを含む所定置 成するTPヘッダ生成部23と、制御データ生成部2 6. 呂多重化バッファ21,,21,及び21,、ヌルバ ケット生成部24、TPヘッダ生成部23のうち、どの チャンネルのコードを選択するかを決定するチャンネル 選択制御部30と、チャンネル選択制御部30の制御に より制御データ生成部26、各多重化バッファ21、 21.及び21。 ヌルパケット生成部24、TPヘッダ 生成部23のうちの一のチャンネルのコードを切り換え るスイッチ28と、このスイッチ28により切り換え遅 択されたコードを記憶する多重化レジスタ31と、この 40 【0026】ヌルパケット生成部24では、PESデー 多重化レジスタ31内部で多重しているプログラムの、 再生出力時刻管理情報 (Presentation Time Stamp;以 下PTSと記す) を復号時刻管理情報 (Decoding Time Stano: 以下DTSと記す) の値にすげ替えるPTS/ DTSすげ替え部32と、多重化レジスタ31内部のデ ータに連続カウント値(CC)を付加するCC付加部3 3とを備えて成る。 【0022】先ず、この冬重化終置11に上記PESス

トリームを生成して入力するPESストリーム生成部1

ESストリーム生成部10g, 10g・・・10gには 図3の(a)又は図3の(b)に示すように符号化装置 (エンコーダ) が内蔵されており、例えば、MPEG2 による圧縮符号化が行われている。図3の(a)は、例 えば光ディスク再生接機や、ハードディスク装置等のデ ータ発生装置40,及び40,からの画像信号及び音声信 号をそれぞれのエンコーダ41、及び41,でMPEG2 により圧縮符号化し、それらか多重化部42で多重化し て一つの香組(プログラム)を生成し、出力値子43か 成部を示している。また、 図3の (b) は、データ発生 装置44からの画像信号をエンコーダ45でMPRG2 により圧縮符号化し、PESストリームとして生成する PESストリーム生成部を示している。 【0023】多重化バッファ21、21、及び21、は それぞれPESストリームを一時記憶するFiFO形式 のバッファである。この多重化バッファ21, 21, 2 び21,の中で、上記3本のPESストリームは、トラ ンスポートパケット (Transport Packet:以下TPと記 まで待たされる。 【0024】制御データ生成部26では、受信側でプロ

グラムを選択したりデコードしたりするために必要な情 報であるプログラム仕様情報 (Program Specific Infom ation:以下PSIと記す)やプログラム全体または一 部についての各種情報であるサービス情報 (Service In formation:以下SIと記す)を生成し、TP化してお く。また場合によっては、多重化機圏内部の基本クロッ りから生成されるシステムタイムを用いて、その参照値 のデータをパケット化するときに必要なTPへッダを生 30 としての各プログラムに図有のプログラム時刻差態表報 値 (Program Clock Reference; 以下PCRと記す)を 生成する。

> 【0025】制御データ出力制御部25は、制御データ 毎の送出園期を管理しておき、上記制御データ生成部2 6からのある制剤データについて送出すべきタイミング に至ったらチャンネル資級制御部30に対し、基制御デ ータの多重要求を送ると同時に、その制御データのTP を制御データ生成部26内の出力レジスタ内に待機させ ておく。

> タも副御データも多重する必要のないタイミングにおい て、データとしては何の意味も特たないコードである が、ビットストリームのすきまを埋めるコードとしての TPを生成する。

> 【0027】TPヘッダ生成部23では3本のPESス トリームが多重化バッファ21,、21,及び22,から 多重化のために読み出される際に、それに先行して多重 しておく必要のあるTPヘッダを生成する。 【0028】PTS/DTSすけ替え部32では、多重

http://www4.ipdl.inpit.go.ip/ticontenttrns.ipdl?N0000=21&N0400=image/gif&N0401=/NS...

0., 102·・・10gの具体例について説明する。P 56 化レジスタ31内部で多重しているプログラムの、PT

特開平11-340936

SやDTSの値が、そのプログラムのPCRにとって適 正なものでない場合には、PTSやDTS値の置き換え を行う。

【0029】ヘッダ分析部22は、任送路20,,20。 及び20」を通るPESストリームののヘッダを寓に分 析していて、その解析結果をTPへッダ生成部23に送 る。

【0030】チャンネル選択制御部30は、制御データ 生成部26、基多重化バッファ21, 21,及び2 1.、ヌルバケット生成部24のうち、どのチャンネル のコードを選択するかを決定し、スイッチ28に選択信 号を送ることにより、多重チャンネルを制御する副御部 である。

【0031】もし、多重化バッファ21、21、及び2 1,のいずれかを選択した場合には、多重バッファから の読み出しに先行して、TPヘッダ生成部23からの読 み出しを行うようスイッチ28を制御する。また、TP ヘッダ生成部23から読み出す際には、TPヘッダに記 述する内容のうち、読み出すチャンネルとタイミングに よって変化するバラメータを送る。送る内容としては、 パケット識別番号 (Packet ID: 以下P | Dと記す) や アダプテーション・フィールド・コントロール信号(ad. aptatron_freld_control) 等がある。スイッチ28に より多重されたコードはTPコードとして多重化レジス タ31に送られる。

【0032】また、チャンネル選択制御部30は、多重 化パッファ21,、21,及び21,のチャンネルを選択 する際には、副副線29によって得られた各バッファ占 有量を顧者に検索し、最大の占有量を持ち、かつ多電化 必要分のデータがたまっているバッファを選択する。す 30 なわち、図4に示すように、多重化バッファ21:,2 及び21,に対応させたCH1、CH2及びCH3を 道訳する際には、最大の占有量を持ち、かつ多重化必要 分のデータがたまっているCH3を遊訳する。

【0033】このように多重化装置11では、ヘッダ分 析部22が伝送路20,20,及び20,を適るデータ のヘッダを常に解析していて、その解析結果をTPヘッ ダ生成部23へ送る。そしてTPへッダ生成部23より TPへッダが生成される。また、NULLパケット生成 御データの多重制御を行う制御データ出力制御部25に より、SIパケットを制御データ生成部から読み出す。 そして、制御データ出力制御部25があらかじめ決めら れたSIの多重間隔に基づいてチャンネル選択副御部3 ①に副御線27を使ってSIの多重化要求をする。多重 化バッファの状態を制御線29を通してチャンネル選択 制御部30で常に監視し、また制御デーを出力副御部2 5からの要求をチャンネル選択制御部30で待ってい る。多重化バッファの状態と制御データ出力制御部25 の多重化要求によってチャンネル選択副御部30はスイ 50 の最大の占有量を持つCH2を選択し、強制的に結構部

ッチ28を制御し、多重するデータを選択する。多重さ れたデータは多重化レジスタ31に入る。そして、チャ ンネル選択制御部30及びヘッダ分折部22からの解析 結果によって、PTS/DTSすけ替え部32が、多重 化レジスタ31内のデータに書かれているPTS/DT Sを書き換える。また、チャンネル遊択制御部30から の信号を基にCC付加部33にて、多重化レジスタ31 内のデータにCCを付加する。PTS/DTSをすげ替 え、CCを付加されたデータは、伝送路を通り出力され 19 る。この構成において、チャンネル選択制御部30が、 チャンネルを選択する方法は、制御線29によって得ち れた基バッフア占有量を顕循に検索し、最大の占有量を もち、かつ多重化必要分のデータがたまっているバッフ アを選択するものである。

10

【0034】したがって上記第1の実施例によれば、従 来例に比べて多重化バッフアの最大占有量が抑えられる ため、多重化パッフアの必要パッファ重が抑えられ、多 重化器のコスト削減につながる。

【0035】次に、上記多重化装置11の第2の実施例 26 について説明する。この第2の実施例の構成は、上記図 2に示した機成と同様である。異なるのは、チャンネル 選択制御部30のチャンネル選択方法である。

【0036】そのチャンネル選択方法は、制御練29に よって得られた各バツファ占有量を順番に検索し、最大 の占有量を持つバツフアを選択するが、図5のCH1と CH2のように同じ占有量を持つパツファが複数存在し ていた場合、その選択をラウンドロビン方式で行う。ラ ウンドロビン方式とは、例えばはじめに「1、2、3」 と順に検索していたとすれば、次に検索を行うときは 「2.3、1」というように検索し、続いて「3.1、 2」、「1、2、3」と検索する毎に検索順が順番にず

れていく方式である。 【0037】したがって上記第2の実施例によれば、チ ャンネル選択方法にあるチャンネルだけが選択されやす いといった偏りがなくなり、各チャンネルが平等に選択 されるようになる。従来例に比べて多重化パツファの最 大占有量が抑えられるため、多重化パツファの必要パツ フア量が抑えられ、多重化器のコスト削減につながる。 【0038】次に、上記多重化鉄體11の第3の実施例 部24より、NULLパケットが生成される。また、制 49 について説明する。この第3の実施例の模成は、上記図 2に示した構成と同様である。異なるのは、やはりチャ ンネル選択制御部30のチャンネル選択方法である。 【0039】そのチャンネル選択方法は、制御線29に よって得られた各バツファ占有量を順番に検索し、最大 の占有者を待つバッファを選択し、かつ選択されたバッ ファに多重化に必要な量のデータがたまっていなくと も、強制的にダミーデータを挟み込み多重化する。すな わち、図6に示すように、CH1からCH3までのバッ ファ全てに多重化に必要なデータ音が無くても、その内 (7)

特勝平11-340936

11

のダミーデータを挟み込んで多重化する。

【0040】したがって上記第3の実施例によれば、縦 集例に比べて多重化バウフアの最大占有量が抑えられる ため、多重化バッファの必要バッファ亜が抑えられ、多 重化鉄置のコスト削減につながる。

【0041】上記第1の実緒例~第3の実施例と従来例 のチャンネル選択方法によるバッファ占有量の最大値の 遠いを図了に示す。各例毎に記してある8 本の禁以 M PEG2のビデオストリームであり、左から(1)3.81 bkpsを3本多重して得られたストリーム、(2)4.2Mbp 10 大占有量を投算しなおすこともできる。図10には、P sを3本多重して得られたストリーム、(3)同じく4.2 Mapsを3本多重して得られたストリームであり、(4) 2.1Mbpsと4.2Mbpsと6、3Mbpsを多重して得られたストリ ームであり、(5)同じく2.16bpsと4.26bpsと6.36bps を多重して得られたストリームであり、(6)6.34bps と4.2Mbosと2.1Mbosを多重して得られたストリームであ り、(7)同じく6、3Mbpsと4、2Mbpsを2、1Mbpsを多重し て得られたストリームであり、(8) 6.31dspsを3 本多 重して得られたストリームである。各例においては、多 重化バッファ21。21。21に入力されるPES 20 【0047】また、上記基実施例においては、ヘッダ分 データの入力レートを示している。上記第1~第3の実 施例は、いずれも従来例よりも多重化バッファの必要バ ッファ量が抑えられるので、多重化装置のコスト削減に つながる。

【0042】なお、上記3つの実施例では、チャンネル 選択副御部30が制御線29によって得られた基バツフ ア占有量を顧器に検索し、最大の占有量を持つバッファ を選択していた。しかし、多重化バッファの最大占有量 を計算するときに、アライメント処理によって、次に出 力されるデータ霊が通常の霊より少ないと分かっている 30 訂正処理が施され、一定レートのストリームとされ、変 場合には、その計算方法を修正する必要がある。換書す れば、次に出力されるデータ費を通常出力されるデータ 置に換算しなおして最大占有量を求める必要がある。

【0043】図8及び図9を用いてその具体例を説明す る。 図8 にはある時点での多重化バッファの状態を示 す。MPEG2の規格では、TP内においてTPヘッダ の最後とPESヘッダの先頭が繋がっていなければなら ない。このため、TP化する場合に通常読み出すデータ 置よりも少ない量を読み出して、次のTPにおいてTP ヘッダの後にPESヘッダが来るように調節するアライ 40 する。 メント処理を行う。この場合、図8のaのような多重化 バッファの状態でデータが引き出され、図8のbのよう にTP化される。具体的には、図9の(A)の30バイ トのPESペイロード領域データを図9(B)に示すよ うにTPへっダの後に入れ、無効データを154バイト 詰めて188バイトのTPバケットを形成し、さらに残 りのPESヘッダとPESペイロードを図9の(C)に 示すようにTPヘッダの後にPESヘッダが来るように して入れてる。

化バッファの最大占有量を見請もる場合に、アライメン **ト処理で抜き出させるデータ長を通常抜き出されるデー** 夕長に換算し直して最大占有量を計算するようにする。 このことにより多重化バッファの必要バッファ量が抑え られ、多重化処理による返延も減る。

【0045】このアライメント処理は、チャンネル選択 制御部30において、ヘッダ分析部22がPESヘッダ を分析して得た、PESヘッダのデータ長や、ペイロー ドデータ量の値を使って行うことができ、さらに上記録 ESヘッダの構成を示す。

【0046】 ここで、図10に示したPESへッタ内の オプションフィールドの内部のPESプライベート・デ ータ領域には、PESストリームの入力ビットレート情 銀が記載されている。この入力ビットレート情報をヘッ ダ分折部22で解析し、その入力ビットレート情報を基 に出力ビットレートを図示しないビットレート計算部で 計算し、多重化統置からの出力の段階でのレートを可変 にすることができる。

折離22が伝送路を调るPESデータのPESへっざを 算に解析していて、その解析結果をTPヘッダ生成部2 3に送っている。そして、TPヘッダ生成部23は、図 11に示すようなTPへっダを生成する。TPへっダは 4.バイトからなる。なお、オプションフィールドのトラ ンスポート・プライベート・データには上記入力ビット レート情報等を記載することができる。

【0048】上記各多重化鉄燈により伝送器に出力され た多重化ストリーム (TS) は、誤り訂正部12で誤り 調部13で変調された後、送信アンテナ14から通信衛 屋3に向けて伝送される。

【0049】なお、上記図1に示した受信装置4内部に おいて、上記伝送ストリームをデコードするのはIRD 17である。との IRD 17の構成を図12 に示す。

【0050】入力端子82よりLNB15からの1F信 号を入力し、プロントエンド部83代おいて、チューニ ング処理を受け、QPSK復調され、さらに、必要に応 じてエラー訂正を施されるデマルチプレクサ84へ出力

【0051】デマルチプレクサ84はTPのコード列に フレーミングし、TP毎に所望のデータであるかどうか の判別処理を行う。つづいて、もし所望のコードが暗号 化されているコードであれば、デスクランプラ85にコ ードを供給する。デスクランプラ85は、10カード9 4から供給されるデスクランブルキーをもとに、データ の暗号を解説する。デスクランプラ85の出力コードは デマルチプレクサ84を経由してDRAM86へ一旦記 健させる。

[0044] そとで、チャンネル選択制御部30で多重 50 [0052] MPEG2によるビデオデコーダ87は、

DRAM86から読み出されたコードを適宜コードバッ ファであるDRAM88に一旦記録させ、タイミングを はかりながらMPEG2のデコード処理を行い、さらに

NTSCの信号にエンコードして、アナログの線度位 号、色差信号、またはコンポジット信号に変換して出力 する.

[0053] MPEGによるオーディオデコーダ89 は、DRAM86から読み出されたコードを適宜コード

バッファであるDRAM90に一旦記憶させ、タイミン グをはかりながらMPEG2のデコード処理を行い、D 10 /A変換を施して出力する。

【0054】CPU92ではROM91に埋め込まれた プログラムコードにしたがって、フロントパネル93か らのユーザコマンドに対する処理、フロントエンド部8 3、デマルチプレクサ84、10カードインターフェー ス95の制御を行う。また、デマルチプレクサ84を介 して、ビデオデコーダ87、オーディオデコーダ89を 制御する。

[0055]

【発明の効果】本発明によれば、多重化バッファの必要 20 容量を減らせ、鉄躍としてのコストを削減することがで **# 5.**

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の実験の形態となる多重化基礎を送信禁 屋側に設けたディジタル衡量放送システムの鉄路構成を 示すブロック図である。

【図2】上記多重化装置の第1~第3の実施例の構成を 示すブロック図である。

14 *【図3】上記第1~第3の実施例にPESストリームを 送るPESストリーム生成部の具体例を示すブロック図 である。

【図4】上記第1の実施例の動作を説明するための図で

【図5】上記第2の実施例の動作を説明するための図で ある。

【図6】上記第3の実施例の動作を説明するための図で ある。

【図7】上記第1~第3の実施例のバッファ占有量と従 条例のバッファ占有量とを比較する図である。

【図8】アライメント処理を説明にするときに用いる、 ある時点での多重化バッファの状態を示す図である。 【図9】上記アライメントが遡を詳細に採明するための 図である。

【図10】PESヘッダのフォーマット図である。

【図11】 TPのフォーマット図である。

【図12】上記ディジタル衡星放送システムの要部とな る統合受信復号鉄道の構成を示すブロック図である。 【図13】従来の多重化装置の構成を示すプロック図で

ある。

【符号の短明】

え部

11 多重化装置、21 多重化バッファ、22 ヘッ ダ分析部、23 TPヘッダ生成部、24 ヌルバケッ ト生成部、25 制御データ出力制御部、26制御デー タ生成部、28 スイッチ、30 チャンネル選択制御 #31 多重化レジスタ、32 PTS/DTSすけ替

